## (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-112810 (P2000-112810A)

(43)公開日 平成12年4月21日(2000.4.21)

(51) Int.Cl.7	識別記号	FI	テーマコート*(参考)
G06F 12/0	00 546	G06F 12/00	546K 5B082
	5 3 3		5 3 3 J

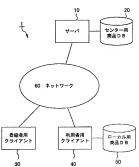
審査請求 未請求 請求項の数10 OL (全 20 頁)

特顧平10-284238	(71)出職人	000001443 カシオ計算機株式会社
平成10年10月6月(1908-10-6)		東京都渋谷区本町1丁目6番2号
	(70) Stepping	川田 和正
	(12)光明有	/ · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
		東京都東大和市桜ヶ丘2-229 カシオ計
		算機株式会社東京事業所内
	(74)代理人	100090033
		弁理士 荒船 博司 (外1名)
	D to 1 (45	
	トクーム(多	考) 5B082 AA08 AA13 EA10 GA14 HA05
		HA08
	特額平10-284238 平成10年10月 6 日 (1988. 10. 6)	平成10年10月 6 日(1998. 10. 6) (72) 発明者

(54) [発明の名称] データ端末装置、サーバ装置、及び記憶媒体 (57) [要約]

【課題】 本発明の課題は、サーバ/端末装置間のデータ転送時に、転送先に格納されている同一データの転送を行わず、データ転送に係る時間を短縮させることである。

【解決手段】 ネットワークコンピュータンステム1 は、センター用館品DB2のが、商品データペース及び 画像ファイルのマスタを格納しており、登録者用クライ アント3のによって商品データペース及び画像ファイルの が追加・実新され、利用者用クライアント4のによって 商品データペース及び画像ファイルが認み出されて利用 されるシステムである。そして、商品ファクペースのを レコードは、それぞれの商品と対応しており、また、対 広する商品の正面図や側面図等の画像ファイルとそれで れり少つされ、各画像ファイルの更新目時を記憶してい る。このため、各クライアントによる商品データペース の追加・更新・優み出し時には、必要と場合にのみ画像 ファイルがダウンロード又はアップロードされる。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】ネットワークを介してサーバ装置にアクセ スし、該サーバ装置内に格納されたデータペースからレ コードとリンクされた所定データをダウンロードするデ ータ婚実装部において

前記サーバ装置内のデータベースからダウンロードした レコードやレコードとリンクされたデータを記憶する記 憶手段と、

前記サーバ装置内のデータベースから所望レコードをダ ウンロードする際に、該ダウンロード対象レコードとリ ンクした所定データと同一のデータが前記記憶手段に記 憶されているか否かを判別する判別手段と、

この判別手段による判別結果に応じて前記ダウンロード 対象レコードとともに前記所定デークをグウンロードす るか否かを決定して、前記サーバ装原内のデータペース からダウンロード対象レコードと所定データとをネット ワークを介してダウンロードするデータ通信手段と、

を備えたことを特徴とするデータ端末装置。 【請求項2】前記所定データは、面像データや音声デー

タ等の大容量データであることを特徴とする請求項1記 載のデータ版末装置。

項1記載のデータ端末装置。

載のデータ端末接限。 【請求項3】前記判別手段は、前記所定データのデータ ファイル名と同一のファイル名のファイルが前記記憶手 段に記憶されているかを判別し、同一のファイル名のフ ァイルが記憶されている場合に、向ファイルのデータ更 新日時を比較することにより、当該ファイルをダウンロ ード対象とするか否かを判別することを特徴とする話求

【請求項4】前記判別手段は、前記所望レコードをダウンロードする際に、当該レコードにリンクした所定データが複数ある場合は、該所定データ毎に同一のデータが前数ある場合に能像されているか否かを判別し、

前記が地子級に記述されているからかを刊かし、 前記データ通信手段は、前記所定データ毎の判別結果に 応じて前記ダウンロード対象レコードとともに当該各所 宮データをダウンロードするか否かを決定することを執

【請求項5】ネットワークを介してサーバ装置にアクセ スし、該サーバ装置内に格納されたデータペースからレ コードとリンクされた所定データをダウンロードするデ ータ端末装置において、

徴とする請求項1記載のデータ端末装置。

前記サーバ装置内のデータベースからダウンロードした レコードやレコードとリンクされたデータを記憶する記 億手段と、

この記憶手段に記憶済みのデータと同一のデータを前記 サーバ装置内のデータベースからダウンロードする際 に、該サーバ装置内のダウンロード対象データの更新日 時と、前記記憶済みのデータの更新日時とを比較する比 較手段と、

この比較手段による比較結果に応じて前記ダウンロード 対象データをダウンロードするか否かを決定して、前記 サーバ装置内のデータベースから該ダウンロード対象データをネットワークを介してダウンロードするデータ通信手段と、

を備えたことを特徴とするデータ端末装置。

【請來項6】前記データ適倍手段は、前窓比較越衰として前記サーバ装置側のダウンロード対象データの更新目 時が、前記記憶落みのデータの更新目時よりも新しい場 合は、当該ダウンロード対象データを前記サーバ発性力 のデーダペースからネットワークを介してガウンロード することを特徴とする請求項5記載のデータ端末装置。 【請來項7】ネットワークを介して接続されたデータ端 来装置からのダウンロード家とたじて、格納している データベースのレコードとリンクされた所定データと、当該ショードとを、当該データ端来装置において、

前記レコードをダウンロードする毎に、当該レコードの レコード名と、ダウンロード要求のあったデータ端末装 置と、ダウンロードの日時とを記憶する記憶手段と、

前配データ端末装置からダウンロード要求があった際 に、該ダウンロード対象レコードのレコード名と、同一 のレコード名のレコードを当該データ端末装置にダウン ロードした日時が前記記憶手段に記憶されているか否か を判別する判別手段と

この判別手段により、前記ダウンロードした日時が記憶 されていると判別された場合に、当該ダウンロードした 日時と、前記同一のレコード名のレコードとリンクされ た所定データのデータ更新日時とを比較する比較手段 に

この比較手段による比較結果に応じて前記ダウシロード 対象レコードとともに前記所定データをダウシロード かか否かを決定して、前記データペースからダウシロー ド対象レコードと所定データとを、ネットワークを介し て前記グウンロード要求のあったデータ端末装置にダウ ンロードするデータ場後年級グ

を備えたことを特徴とするサーバ装置。

【請求項8】ネットワークを介してサーバ装置にアクセスし、該サーバ装置内に格納されたデータペースからレ コードとリンクされた所定データをダウンロードするためのコンピュータが実行可能なプログラムを格納した記憶集件であって、

前記サーバ装置内のデータベースからダウンロードした レコードやレコードとリンクされたデータを記憶手段に 記憶させるためのコンピュータが実行可能なプログラム コードと、

前記サーバ装護内のデータベースから所望レコードをダ ウンロードする際に、該ダウンロード対象レコードとり ンクした所定データと同一のデータが前記記憶手段に記 憶されているか否かを判別させるためのコンピュータが 実行可能なプログラムコードと、

前記判別結果に応じて前記ダウンロード対象レコードと

ともに前記所定データをダウンロードするか否かを決定 して、前記サーバ装置内のデータベースからダウンロー ド対象レコードと所定データとをネットワークを介して ダウンロードさせるためのコンピュータが実行可能なプ ログラムコードと、

を含むプログラムを格納したことを特徴とする記憶媒

【請求項9】ネットワークを介してサーバ装置にアクセ スし、該サーバ装置内に格納されたデータベースからレ コードとリンクされた所定データをダウンロードするた めのコンピュータが実行可能なプログラムを格納した配 億銭体であって、

前記サーバ装置内のデータベースからダウンロードした レコードやレコードとリンクされたデータを配館手段に 記憶させるためのコンピュータが実行可能なプログラム コードと

前記記憶手段に記憶済みのデータと同一のデータを前記 サーバ装置内のデータベースからグウンロードする野 に、該サーバ装置内のダウンロード対象データの更新日 時と、前記記憶済みのデータの更新日時とを比較させる ためのコンピュータが実行可能なプログラムコードと、 前記比較結果に応じて前記グウンロード対象データをグ ウンロードするか否かを決定して、前記サーバ実限内の データベースから記グウンロード対象データをネットワ ークを介してダウンロードさせるためのコンピュータが 来行可能なプログラムコードと

を含むプログラムを格納したことを特徴とする記憶媒

[請求項10]ネットワークを介して接続されたデータ 端末装置からのグウンロード要求に応じて、格納してい ボデーダーペークのレコードとリンクされた所定データ と、当該レコードとを、当該データ端末装置にグウンロ ードするためのコンピュータが実行可能なプログラムを 格納した記憶機体であって、

前配レコードをグウンロードする毎に、当該レコードの レコード名と、グウンロード要求のあったデータ端末装 歴と、グウンロードの日時とを記録手段に配憶させるた めのコンピュータが実行可能なプログラムコードと、 前記データ端末装置からダウンロード要求があった際 に、該グクンロード対象レコードのレコード名と、同一 のレコードを自転が正常手段に記憶されているか否か ロードした日時が前記記憶手段に記憶されているか否か 年別別させるためのコンピュータが実行事能なプログラ

前記ダウンロードした日時が記憶されていると判別され た場合に、当該ダウンロードした日時と、前記同一のレ コード名のレコードとリンクされた所定データのデータ 更新日時とを比較させるためのコンピュータが実行可能 なプログラムコードと、

ムコードと、

前記比較結果に応じて前記ダウンロード対象レコードと

ともに前記所定データをダウンロードするか否かを決定 して、前記データベースからダウンロード対象シロード と所定データとを、ネットワークを介して前記プクンロードをせる たがのコンピューグが実行可能なプログラムコード ためのコンピューグが実行可能なプログラムコードと を含むプログラムを格納したことを特徴とする記憶媒

#### 【発明の詳細な説明】

## [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワークを介 して接触されたデータ編末装飾と、サーバ装飾とに係 り、詳細には、所定データのデータ転送を削御するデー タ端末装飾、サーバ装飾、及びそのデータ転送の削御プ ログラムを格納した記憶媒体に関する。

#### [0002]

【従来の技術】従来のネットワークコンピュータシステムにおいて、サーバ内のデータペースの管理や、サーバ かのネットワーク管理システムを実行する方法は、サーバ自体を用いて行う他に、ネットワークを介してサーバ に接続することのできる端末装置から、遮隔操作により、サーバ内のデータペースの管理や、ネットワーク管 班プログラムを実行することが可能である。

【0003】例えば、サーバ内のデータを管理する方法 としては、機本装庫からネットワークを介してサーバに 接続し、端末装庫とサーバ内のデータを配送 (以下、サーバから端末装庫とデータを転送することをダウンロー ドと呼ぶ)した後に、端末装庫上で編集して、編集とた データをサーバ内に転送 (以下、端来装置からサーバに 転送することをアップロードと呼ぶ)して返すことによ 理するデータを運動する。この時、サーバとの コードを指定して、をロードから構成されるデータベースのレ コードを指定して、をロードをはダウンロードをアップロードを行うこととにより、不要なデータの転送が行 われないため、効率的なデータの編集作業を行うことが 可能である。

#### [0004]

【0005】本発明の課題は、サーバン爆来装置間のデータ転送時に、転送先に格納されている同一データの転送に係る時間を損職させることのできるデータ端末装置、サーバ装置、及びそのデータ幅 法の制御プログラムを格納した記憶媒体を提供することである。

#### [0006]

【課題を解決するための手段】請求項1記載の発明は、 ネットワークを介してサーバ装置にアクセスし、該サー バ装置内に格納されたデータベースからレコードとリン クされた所定データをダウンロードするデータ端末装置 において、前記サーバ装置内のデータベースからダウン ロードしたレコードやレコードとリンクされたデータを 記憶する記憶手段と、前記サーバ装置内のデータベース から所望レコードをダウンロードする際に、該ダウンロ ード対象レコードとリンクした所定データと同一のデー タが前記記憶手段に記憶されているか否かを判別する判 別手段と、この判別手段による判別結果に応じて前記ダ ウンロード対象レコードとともに前記所定データをダウ ンロードするか否かを決定して、前記サーバ装置内のデ ータベースからダウンロード対象レコードと所定データ とをネットワークを介してダウンロードするデータ通信 手段と、を備えたことを特徴としている。

【0007】この請求項1記載の発明によれば、ネット ワークを介してサーバ装置にアクセスし、該サーバ装置 内に格納されたデータベースからレコードとリンクされ た所定データをダウンロードするデータ端末装置におい て、記憶手段は、前記サーバ装置内のデータベースから ダウンロードした レコードやレコードとリンク されたデ ータを記憶し、判別手段は、前記サーバ装置内のデータ ベースから所望レコードをダウンロードする際に、該ダ ウンロード対象レコードとリンクした所定データと同一 のデータが前記記憶手段に記憶されているか否かを判別 して、この判別手段による判別結果に応じて、データ通 信手段は、前記ダウンロード対象レコードとともに前記 所定データをダウンロードするか否かを決定して、前記 サーバ装置内のデータベースからダウンロード対象レコ ードと所定データとをネットワークを介してダウンロー ドする。

[0008] したがって、サーベ装度がに終納されたデータペースの所望レコードをグウンロードする際に、当該レコードにリンクされたサーバ装置内のデータと同一のデータを、既に記憶がみてもるかどうかを判別することができるため、不必要な同一データのグウンローデータのがウンローデータのがウンローデータのがウンローデータのがウンローデータのがウンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボンローデータのボータのボンローデータのボースを使った。

【0009】請求項5記載の発明は、ネットワークを介 してサーバ装置にアクセスし、該サーバ装置内に格納さ れたデータベースからレコードとリンクされた所定デー タをグウンロードするデータ端米装置において、前記サーバ装置内のデータペースからグウンロードしたレコードやセンコードとリンクされたデータを記憶する記憶手段と、この記憶手段に記憶済みのデータと同一のデータを除に、該サーバ装置内のデータペースからグウンロードする際に、該サーバ装置内のグラクンロード対象データの更新日時とと比較する比較手段と、この比較手段によした較新駅に比して前記グウンロード対象データをダウンロードする方から該グウンロード対象データをネットワークを介してヴウンロードするデータをネットラーを全が上で、方。

【0010】この請求項5記載の発明によれば、ネットワークを介してサーバ装置にアクセスし、鉄サーバ装置 いた格前れたデータペースから レコードとリンクされた 所定データをダウンロードするデータ端末装置において、影能手段は、前記サーバ装置 内のデータペースから ダウンロードしたレコードキレット ドリンク された アータと記憶し、比較手段は、この記憶手段に記憶済みのデータと同一のアーティードカ鉄のデータの更新日時と、前記記憶済みのデータの更新日時と 生態して、この比較手段による比較結果に応じて、データを得て供して、かに数チャントンクをがある。

[0011] したがって、既に配憶済みのデータと同一のデータをサーバ装置内のデータベースからグウンロードして、データ更類を行う時に、同データの更新自動を比較することによって、ダウンロードの必要性が判断できるため、不必要なゲータをダウンロードすることがなくなり、データ電波に係ら時間を削減することのできる、実用性の高いデータ端末装置を実現することができる。

 ダウンロードした日時と、前記同一のレコード名のレコードとりンクされた所定データのデータ更新日時とを比 吹する比較手度と、この比較や更による比較結果に で前記ダウンロード対象レコードとともに前記所定データをダウンロード対象レコードと度をして、前記データベースからダウンロード対象レコードに所定データベースからダウンロードすのボードに所定データベースからがよりでは、オードに所定データに対している。オートリースを小して前記ダウンロード要求のあったデータ商表談回にダウンロードするデータ通信手段と、を備えたことを特定している。

【0013】この請求項7記載の発明によれば、ネット ワークを介して接続されたデータ端末装置からのダウン ロード要求に応じて、格納しているデータベースのレコ ードとリンクされた所定データと、当該レコードとを、 当該データ端末装置にダウンロードするサーバ装置にお いて、記憶手段は、前記レコードをダウンロードする毎 に、当該レコードのレコード名と、ダウンロード要求の あったデータ端末装置と、ダウンロードの日時とを記憶 し、判別手段は、前記データ端末装置からダウンロード 要求があった際に、該ダウンロード対象レコードのレコ ード名と、同一のレコード名のレコードを当該データ端 末装置にダウンロードした日時が前記記憶手段に記憶さ れているか否かを判別して、この判別手段により、比較 手段は、前記ダウンロードした日時が記憶されていると 判別された場合に、当該ダウンロードした日時と、前記 同一のレコード名のレコードとリンクされた所定データ のデータ更新日時とを比較し、さらに、この比較手段に よる比較結果に応じて、データ通信手段が前記ダウンロ ード対象レコードとともに前記所定データをダウンロー ドするか否かを決定して、前記データベースからダウン ロード対象レコードと所定データとを、ネットワークを 介して前記ダウンロード要求のあったデータ端末装置に ダウンロードする。

【0014】 したがって、データ爆来装置からグランロード要求があった場合には、当該ダウンロードで入かっして一下を開からずりといったと同一のレコードを、かつて当該データ幅来装置にダウンロードに大きさがあったかどうか、また、その時のダウンロード時後、というによった。 データの鬼新日味とではどちらが新しく、どちらが古いか、を判別及び比較するため、データ編末装置にダウンロード済みの同一データをグウンロードすることがなく、データ転送に係る時間を担解することのできる。果物であいサーベ製産を実更することが可能である。

【0015】また、ダウンロードをするか否かの判断は 一指してサーベ装度が行うため、データが来装費は、条 作分岐の多い報度な処理を行う必要がなくなり、単純な ダウンロードの要求と、データの送受信を行うだけで良 い、このため、データの端末装度側での処理時間が短縮化 されると共に、データ端末装度(同じ、 処理能力高いコ ンピュータが必要とされないため、データ端末装度の含 参が多くなるほと、サーベ等機をデータ編末装置の含 むシステム全体のコストを低くすることができる。

【発明の実施の形態】以下、図を参照して本発明の実施 の形態を詳細に説明する。

【0017】 (第1の実施の形態) 図1〜図8は、本発明を適用した第1の実施の形態におけるクライアント/ サーパ型のネットワークコンピュータシステムの一実施の形態を示す図である。

【0018】まず構成を説明する。図1は、本実施の形 態におけるネットワークコンピュータシステム1の全体 構成を示す図である。この図1において、ネットワーク コンピュータシステム1はサーバコンピュータ10(以 隆サーバと呼ぶ)と、登録者用のクライアントコンピュ ータ30 (以降登録者用クライアントと呼ぶ) と、利用 者用のクライアントコンピュータ 40 (以降利用者用ク ライアントと呼び、登録者用クライアント又は利用者用 クライアントを指す場合には、単にクライアントと呼 ぶ) とが、LAN (Local Area Network) 等によるネッ トワーク60に接続されており、また、サーバ10には 商品データ及び面像データを格納しているセンター用の 商品データベース20(以降センター用商品DBと呼 ぶ) が、利用者用クライアント40にはクライアント用 のローカル商品データベース50 (以降ローカル用商品 DBと呼ぶ) が接続されている。

[0019] ネットワークコンピュータシステム1では、センター用商品DB20の管理・適用を統括してサーバ10が行い、センター用商品DB20内のデータや、画像データの変更・更新は登録者用クライアント30が行うシステムである。また、ネットワークコンピュークシステム1では、利用者用ライアント40が、センター用商品DB20内の商品データと画像データと整み出して、センター用商品DB20内であるデータと可能データと画像データを整み出して、センター用商品DB20内での高ポータ及で調像データを適宜最新の情報とすると共に、認み出したデータに基づいて利用者用クライアント40に係る所定の作業を行うシステムのある。

【0020】ネットワークコンピュータシステム」の具 体例としては、サーバ10をホストコンピュークとして 北広に設置し、整髪者用クライアント30及び利用者用 クライアント40を、各支圧核に必要に応じて複数方数 関して、本店のサーバ10とネットワーク60を介して 接続することにより、取り扱う消息に係る全でのデータ を続ば的にセンター用商品 DB 20にて管理するシステ ムを想定している。このため、延録者用クライアント3 0及び利用者用クライアント40は、ネットワーク60 に複数が接続される構成であるが、説明を簡単とするた め、1647の機能とするため、記明を簡単とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能とするため、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能となり、1647の機能をなり、1647の機能となり、1647の機能をなりなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなりませなり、1647の機能をなりまする。1647の機能をなりまする。1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなりまする。1647の機能をなり、1647の機能をなりまする。1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機能をなり、1647の機

【0021】サーバ10は、商品データ及び画像データ のマスタデータを格納するセンター用商品DB20を運 用・管理するサーバコンピュータであり、後述する要求 対応処理 (図8条票) を行って、登録者用クライアント 3 の又は利用者用クライアント 4 のから送信されるレコード要求に応じて、当該レコード及び職像データをセンター用商品DB 2 0 から読み出してダウンロードしたり、レコード追応信号 又はレコード更頻要求に応じて、アップロードされたレコード及び職像データを、センター用商品DB 2 0 に新規登録したり、更新するサーバコ

ンピュータである。

【0022】センター用商品DB20は、商品の正面図や側面図券の画像ブータである画像ファイルのマスタ を、全ての商品に係るデータを記載した商品データベー スとを格納している。詳細には後述するが、商品・データ ベースのレコード構成は、商品コードや、商品名、価格、仕転等の文字情報と、当該商品の画像ファイルに対 応し、画像ファイル名、更新日時の画像データ情報とか ら構成され、各商品毎に1つのレコードが対応している。

【0023】登録者用クライアント30は、後述するレ コード登録処理(図6参照)を行って、サーバ10から センター用商品DB20内の変更したい商品データのレ コードをダウンロードする。また必要に応じて、当該レ コードに対応するマスタの画像ファイルをダウンロード する。そして、ダウンロードしたレコード及び画像ファ イルを変更した後、サーバ10にアップロードすること により、サーバ10を介してセンター用商品DB20の データを更新して、センター用商品DB20のデータを 最新のデータとするクライアントコンピュータである。 また、脊録者用クライアント30は、新規の商品に係る レコード及び画像ファイルを作成して、サーバ10にア ップロードすることにより、サーバ10にセンター用商 品DB20のレコード及び画像ファイルの追加を行う。 【0024】利用者用クライアント40は、後述するレ コード要求処理(図7参照)を行って、サーバ10にセ ンター用商品DB20内から読み出したい商品データを 要求して、当該商品データに該当するレコードをダウン ロードすることにより、ローカル用商品DB50内に格 納する。また、利用者用クライアント40は、ローカル 用商品DB50内に格納済みの画像ファイルの更新日時 に基づいて、必要に応じてレコードだけでなく、センタ 一用商品DB20内のマスタの画像ファイルをダウンロ ードすることにより、ローカル用商品DB50内のデー タを随時更新する。

[0028] ローカル用商品DB50は、センター用商 品DB20に格納されている商品データベース、及び両 像データの一部と複製して格納している、センター用商 品DB20のサデセットであり、利用者用クライアント 40により運用・管理されている。また、利用者用クライアント 40により実行されるレコード要求処理(図7 参照)において、ローカル用商品DB50は、利用者用 クライアント40がセンター用商品DB20か6クン ロードするマスタのレコード及び画像ファイルを格納 し、又は、既に格納済みであれば更新することによっ て、利用常用クライアント40が利用する商品データベ ースで画像データの最新のデータを記憶するデータベ ースである

【0026】次に、サーバ10、センター用商品DB20、銀金港用クライアント30、利用者用クライアント40、及びローカル用商品DB20が成と、高ササーバ10センター用商品DB20との構成を図えを縁低して設明する。図2は、サーバ10と、センター用商品DB20との実際構成を示させ、サーバ10と、センター用商品DB20との実際構成を示すプロック図である。

【0027】図2において、サーバ10は、CPU11 と、入力装置12と、RAM13と、表示装置14と、 記憶装置15と、記憶媒体16と、通信装置17とから 構成され、配億媒体16を除く各部はパス18に接続さ れている。また、センター用商品DB20は、外部記憶 装置21と、外部記憶媒体22とから構成され、外部記 憶装置21はサーバ10のバス18に接続されている。 [0028] CPU (Central Processing Unit ) 11 は、記憶装置15内の記憶媒体16に記憶されているサ ーバ10に対応するセンター用商品DB20の管理プロ グラムや、ネットワーク60の監視プログラム等の各種 アプリケーションプログラムの中から指定されたアプリ ケーションプログラム、入力装置12から入力される各 種指示、あるいは指示に応じた各種データをRAM13 内に格納し、この入力指示及び入力データに応じてRA M13内に格納したアプリケーションプログラムに従っ て各種処理を実行して、その処理結果をRAM13内に 格納するとともに、表示装置14に表示する。そして、 CPU11は、RAM13内に格納した処理結果を入力 装置12から入力指示される記憶媒体16内の保存先に 保存する。

【0029】また、CPU11は、記憶装置15内の記 億媒体16に格納されている要求対応処理プログラムに 従って、要求対応処理(図8参照)を行って、登録者用 クライアント30又は利用者用クライアント40から送 信される指示信号がレコード要求信号であれば、センタ 一用商品DB20内の該当するレコードを読み出し、当 該レコード要求のあったクライアントに通信装置17か ら送信して、ネットワーク60を介してダウンロードす る。また、当該レコードの商品に係る画像ファイルの送 信要求があれば、CPU11は、当該画像ファイルをダ ウンロードする。また、指示信号がレコード要求信号で なく、レコード追加信号又はレコード更新信号であった 場合には、CPU11は、当該クライアントからアップ ロードされたレコードをセンター用商品DB20に追 加、又は既存レコードの更新を行うことにより送信され たレコードを登録する。

【0030】入力装置12は、カーソルキーや数字入力

キー等を備えたキーボード及びマウス等のポインティン グデバイスを含み、キーボードにおいて押下されたキー の押下信号やマウスの位置信号をCPU11に出力す \*\*

[0031] RAM (Bandom Access Menory) 13は、 CPU11が上記各種アプリケーションプログラムを実 行する際に各種データを展開するプログラム格的領域を 形成すると共に、CPU11が上記要求対応処理 (図8 参照) を実行する際に、クライアントから受情するデー タや、クライアントへ送信するデーツ等を一時的に格納 するためのメモリ領域を形成する。表示装置14は、C RT (Cathode Ray Tube) 等により構成され、CPU1 から入力される表示データを表示する。

【0032】記憶級【15は、プログラムやデータ等が がお記憶されている記憶媒体16を有しており、この記 億媒体16は確定的、光学的記憶媒体、着しく化学場体 メモリ F根成されている。この記憶媒体16は記憶接電 うじ、陽成的に設けたもの、著しくは素配値な主義者 ものであり、この記憶媒体にはサーバ10に対応する センター用商品DB20の管理プログラムや、ネットワ 一夕60の監貨フィグラム等の種でプリケーシン ログラム、要求対応処理プログラムを記憶し、また、こ れらの各種処理プログラムを記憶し、また、こ れらの各種処理プログラムを記憶し、また、こ れらの各種処理プログラムを記憶し、また、こ

【0033】また、通信装置17は、バス18とネット ワーク60とを接続して、CPU11によって実行され る要求対応処理(図8参照)に係るデータをバス18と ネットワーク60間で送受信する。

の、右しくは背配目在に基金するものであり、複数の外部記憶媒体 2 2 を外部記憶装置 2 1 内に構成することに より、RAID (Redundant Arrays of Inexpensive Di sks) 等の高速、大容量で、信頼性の高い記憶装置とし て構成することとしても良い。

[0035]また、外部記憶媒体22は、各商品の正面 回や側面図等の画像データである画像ファイルを格納すると共に、前品データペースを格削している。この両像 ファイル及び商品データペースはマスタ、即ち、最新か つ全ての商品に係るデータであり、この商品データペー スのレコード構成と、画像ファイルから構成される画像 データとを図3を参照して説明する。図3は、商品デー タペースのレコード解成と、一般のエードにリンクさ れた画像データの構成と、そのレコードにリンクさ れた画像データの構成との一般を示す図である。

【0036】図3において、商品データベースのレコードは、各商品を識別するキーコードとなる商品コード

や、各商品の商品名、その商品の盛格 (不図示) 仕様 (不図示) 学から構成される文字情報と、その商品の正 画図や側面図等の開像ファイル名、及びその開像ファイルの更新 目時から構成される画像データ情報とからなる。また、画像ファイルは、リンクされているシェンの開像アオルが長いて格者れており、商品のイルの一般である。 また、画像ファイルを、リンクされている子のペースの各レコードの各画像ファイルを活している。 従って、レコードには、国際ファイルを実質に変更に対した。 第一で、「画像ファイルを実質に変更に対した。 でした いっぱい でいまか アイル できない アイルを実質にする とないため、レコード によい アンプロード アンプロード とない アンプロード オーター アンドンド アンプロード オーター アンドンドライルを変要にすることはない。

[0037]また、画像データ情報の関係フィパル名と 要新目時は、10の画像ファイルへと対して1つがラナ ように、組となって構成されている。図3における画像 データ情報は、画像ファイルAの画像ファイル名と更新目時 2組の構成が図示されており、以降図示しないが、同様 に他の画像ファイルの画像データ情報が構成されてい る。この設定、即ち、画像ファイル名と更新目時を、セ ンター用商品DB20内の画像フォルタに格納された談路 リンクと呼ぶ、また図3において、画像ファイル社2つ のみを図示したが、3以上のファイルから構成されてい でも良い。

【0038】 次に、登録者用クライアント30の構成を 図4を準限して説明する。図4は、発酵者用クライアント 30の要節開放を示すプロック図である。図4におい て、登録者用クライアント30は、CPU31と、入力 装置32と、RAM33と、表示装置34と、記憶装置 35と、配館媒体36と、通信装置37とから構成さ れ、配筒媒体36を除く各部はバス38に接続されてい

【0039】各要部は、サーバ10のそれぞれの要部と 同様の構成であるため、説明を省略し、サーバ10との 構成で異なる、レコード登録処理(図6参照)を実行す るCPU31についてのみ説明する。

【0040】CPU31は、記憶装置35内の記憶媒体 36に記憶されているレコード登録処理プログラム格/耐販に総計する と共に、レコード登録処理プログラム格/耐販に総計する と共に、レコード登録処理プログラムに従って、レコー 下登録処理(図の参照)を実行する、そして、CPU3 1は、新規レコードの作成であれば、画像ファイル、及 び新規レコードを作成したよ、通信装置37を介してサーバ10にアップロードする。

【0041】また、レコードの更新を行う場合には、C PU31は、変更するレコードの読み出し要求としてレ コード要求信号をサーバ10に送信することにより、セ ンター用商品DB 2 0から振等するレコードビタ ンクートにの整正・変更すると実に、該当するレコードにリ ンクされた画像ファイルの修正を行う場合には、更にサーバ10に当該画像ファイルに対する画像ファイルを列ウコードで る。そして、CPU31は、グウンロードしたレコード 及び画像ファイルを修正・変更後、それらのデータをサーバ10にアップロードすることにより、サーバ10にアップロードすることにより、サーバ10にアップロードをフをサーバ10にアップロード要次を、さらに画像ファイルのダウンロード要求が行われない限り、サーバ10からグウンロード要求が行われない限り、サーバ10からグウンロードされることはない。

【0042】次に、利用者用クライアント40と、ローカル用商品DB50との構成を図りを参照して説明する。図5は、利用者用クライアント40と、ローカル用商品DB50との要額構成を示すプロック図である。

【0043】図5において、利用者用クライアント40 は、CPU41と、入力装置42と、RAM43と、表 示装置44と、影情装置45と、影情装体46を除ぐ希部はバ ス48に接続されている。また、ローカル用無局55 0は、外部配信装置51と、外部配信装体52とから構 成され、外部配信装置51と、外部配信装体52とから構 成され、外部配信装置51と、外部配信装体52とから構

【0044】利用者用クライアント40の各要部は、サーバ10の各要部と同様の構成であるため説明を省略し、サーバ10との構成で異なる、レコード要求処理

(図7参照) を実行するCPU41についてのみ説明する。また、ローカル用商品DB50の各要部は、センター用商品DB20の要部と同様の構成のため、同様に説明を省略して、異なる値所のみを説明する。

【0045】CPU41は、記憶装置45内の記憶媒体 46に記憶されているレコード要求処理プログラムを読 み出して、RAM43のプログラム格納領域に格納する と共に、レコード要求処理プログラムに従って、レコー ド要求処理(図7参照)を実行する。そして、CPU4 1は、サーバ10に読み出したいレコードに対するレコ ード要求信号を送信して、サーバ10から当該レコード をダウンロードすると、ダウンロードしたレコードが既 にローカル用商品DB50内に記憶されているか否かを 判別し、さらに、記憶されている場合にはそのレコード に記録された画像ファイルの更新日時から、ローカル用 商品DB50内の画像ファイルが最新の画像ファイルか どうかを判別する。そして、当該更新日時より古い、即 ち最新でない画像ファイルがローカル用商品DB50に 記憶されている場合には、サーバ10に最新の画像ファ イルを要求する面像ファイル要求信号を送信して、サー バ10から画像ファイルをダウンロードする。

【0046】したがって、レコードのダウンロード時に 画像ファイルがダウンロードされることはなく、レコー ドのダウンロード後、そのレコードに記録された画像ファイルの更新日時が、ローカル用商品DB50内の画像ファイルより新しい場合にのみ画像ファイルがダウンロードされる。

【0047】また、ローカル月商品 DB50の外部記憶 鉄酸51は、外部配億数体52を有しており、外部配億 鉄体52は、センター用商品 DB20の一部を強製した 商品データベース及び画像データを記憶している。一部 とは、利用者用ラライアント40がサーバ10からヴラ ルートレデータであるため、全部ではなく、利用者 用クライアント40が利用するデータのみである。ま た、外部配億銭体52内のデータは常時最新のデータで はなく、上記の通利用者用ライアント40のCPU 41により実行されるレコード要求処理により、随時レ コード毎に最新のレコード及び画像ゲータに更新され ス

【0048】次に動作を説明する。図6~図8を専用して、登録者用クライアント30のCPU31が実行する レコード登長処理と、利用者用クライアント40のCP U41が実行するレコード要求処理と、サーバ10のC PU11が実行する要求対応処理のそれぞれの動作を順 次説明する。

【0050】ユーザにより入力装置32から何れかのメ ニューが選択されると (ステップS303)、CPU3 1は、選択されたメニューが新規作成であるかを判定し (ステップS304)、レコードの新規作成であれば、 作成するレコードのデータ入力と、リンクする画像ファ イルの選択入力待ちとなる。そして、ユーザによりレコ ードデータが入力され(ステップS305)、画像ファ イルが選択入力された後 (ステップS306)、画像フ ァイルのリンクが設定されると(ステップS307)、 CPU31は、画像ファイルの更新日時を設定して(ス テップS308)、他の画像ファイルが有るかどうかの 入力待ちとなる。そして、CPU31は、他の画像ファ イルが有る場合にはステップS306に移行して(ステ ップS309)、ステップS306~S309の処理を 繰り返す。なお、ステップS306の画像ファイルは、 予め記憶媒体36等に記憶済みのものを選択入力するこ ととしたが、新たに入力することとしても良い。

【0051】次に、CPU31は、作成したレコード
と、面像ファイルをRAM33に格削して内容を保持し
ステップS310)、他のレコードを新規作成する入
があれば、ステップS305に移行して(ステップS311)、ステップS305に移行して(ステップS311)、ステップS305に移行して(ステップS311)、ステップS305〜S311の処理を繰り返し実行する。そして、CPU31は、通信装置37を分してサーバ10に、レコード追加信号を送信すると共
に、作成したレコード及び画像ファイルをRAM33から読み出して、アップロードを行い(ステップS312)、レコードを行い(ステップS312)、レコードを行い(ステップS312)、レコードを行い(ステップS312)、レコードを行い(ステップS312)

【0052】また、ステップS304において、レコー ドの新規作成ではないとCPU31が判定した場合に は、レコードの更新と判断して、更新するレコードの指 定入力待ちとなる。そして、ユーザにより更新するレコ ードとして、商品コードや商品名等が入力装置32から 入力され、更新対象のレコードが指定入力されると(ス テップS313)、CPU31は、レコード要求信号 と、指定入力されたレコードに係るデータと、当該レコ ードにリンクされた画像ファイルに対する画像ファイル 要求信号とを通信装置37を介してサーバ10に送信し て、当該レコード及び画像ファイルのダウンロードを要 求する (ステップS314)。そして、通信装置37を 介してサーバ10から当該レコードとリンクされた画像 ファイルをダウンロードする (ステップS315)。 【0053】そして、CPU31は、受信した更新対象 のレコードと画像ファイルとを表示装置34に表示し て、ユーザによるレコードデータの修正入力待ちとな る。そして、ユーザにより入力装置32からレコードデ ータの修正入力が行われると (ステップS316)、C PU31は、さらに画像修正を行うかどうかの入力待ち となる。画像修正を行わない旨の入力がなされると、C PU31は、通信装置37を介して、サーバ10にレコ ード更新信号を送信して、修正したレコードのみのアッ プロードを行い、レコード登録処理を終了する。 【0054】またステップS317において、画像ファ

イルの修正を行う旨の入力がなされると、CPU31 は、画像ファイルの修正、及び画像ファイルのリンク等 の設定物もとなる、そして、ユーザにより、画像ファイ ルの修正や入れ替え等が行われ(ステップS318)、 当該レコードの画像ファイルのリンクが再覧定されると ステップS319)、CPU31は、当該レコーの 画像ファイルの更新日付を再設定して(ステップS32 り、他の画像ファイルの修正を行うかどうかの入力特 となる、そしてCPU31は、他の画像ファイルの修正 正を行う場合にはステップS318に移行して(ステッ ブS321)、ステップS318~S321の処理を機 り返す。

【0055】次に、CPU31は、修正したレコード と、修正した画像ファイルをRAM33に格納して、内 容を保持し(ステップS322)、さらに、修正したレ コードにリンクされた画像ファイルの中から、修正した 画像ファイルのみを選択する (ステップ5323)。そ して、CPU31は、通信装置37を介にサーバ10 にレコード更新信号を送信して、ステップS323において選択した画像ファイルと、修正したレコードとをR AM33から読み出して、アップロードを行い (ステッ アメ324)、レコード登録を埋き終すする。たね、アップロード以はダウンロードに際してサーバ10が行う 動作は、後途する要求対応処理(図8参照)にて詳細に 認明する。

【0056】次に、レコード要求処理の動作を説明する。図7は、利用者用クライアント40のCPU41が 実行するレコード要求処理を示すフローチャートであ ス

【0057】初めに、CPU41は、記憶媒体46に記 憶されているレコード要求処理プログラムを読み出して RAM43に格納すると共に、レコード要求処理プログ ラムに従ってレコード要求処理を開始する。そして、ユ ーザが要求するレコードとして、商品コードや商品名等 を入力装置42に入力すると、CPU41は、レコード 要求信号と、入力された要求レコードに係るデータとを 通信装置47を介してサーバ10に送信して、当該レコ ードのダウンロードを要求する(ステップS401)。 そして、サーバ10から当該レコードがダウンロードさ れると (ステップS402)、СРU41は、要求した 当該レコードは、ローカル用商品DB50内に既に記憶 されているかどうかを検索する(ステップS403)。 【0058】既に記憶されていると判断した場合には、 CPU41は、ダウンロードされたレコードから、当該 レコードにリンクされた画像ファイル名を1つ指定し て、RAM43にその画像ファイル名を格納する(ステ ップS404)。そして、CPU41は、既に記憶済み のレコード内の画像ファイル名と同一の画像ファイル名 があるかどうかを判定する (ステップS405)。同一 の画像ファイル名があった場合には、CPU 4 1 は、そ の画像ファイルの更新日時が、ダウンロードされたレコ ードと、既に記憶済みのレコードとどちらが古いかを判 定する (ステップS408)。

【0089】そして、既に影響済みのレコードの方が古いと判定した場合、及び、ステップS405において、 既に覚慮済みのレコード内の画像ファイル名の中に、同一の関像ファイル名がないと判定した場合には、CPU 1は、当該画像ファイル名がないと判定した場合には、CPU 1は、当該画像ファイルを関をフィイルを実まする 画像ファイル要求信号を通信装置 47を介してサーバ1 のに送信して(ステップS405) とダウンロードする(ステップS407) 。

【0060】ステップS408において、既に配憶済み のレコードの方が古くない、即ち、ダウンロードされた レコードの画像ファイル更新日時と、配憶済みのレコー ドの画像ファイル更新日時が同一か、或いはダウンロー ドされたレコードの方が古いと判定した場合、また、ステップS 40 7 の処理を終了した後、C PU 41 は、ダウンロードされたレコードから、当該レコードにリンクされた開催ファイル名がら、R R AM 4 3に格納した開催ファイル名の他に、画像ファイル名があるか否かを判定する (ステップS 40 9)。そして、他の画像ファイル名がある場合には、C PU 41 は、ステップS 40 4 に移行して、ステップS 40 4 からS 4 0 9 の処理を繰り返して実行する。

【0061】そして、ステップS409において、ダウンロードしたレコードにリンクされた画像ファイル名に 他の画像ファイル名がないと判定した場合には、ダウンロードしたレコード及び画像ファイルをローカル用商品 DB50に格納して、レコード要求処理を終了する。 (0062)また、ステップS403において、CPU

41は、ローカル用商品DB50内にダウンロードした レコードが既に配偿されていないと判定した場合には、 ダウンロードしたレコードにリンクされた金面像ファイ ルに対する画像ファイル要求信号を通信装置47を介し でサーバ10に燃信し(ステップ541の)、全ての画 後フィイルをダウンロードする(ステップ541)、 そして、ダウンロードは、ステップ541)、 モレて、ダウンロードは、CPU41は、レ ローガル用酵品DB50に締制して、CPU41は、レ ローガル用酵品DB50に締制して、CPU41は、レ コード要求処理を終すする。

【0063】次に、要求対応処理の動作を説明する。図8は、サーバ10のCPU11が実行する要求対応処理を示すフローチャートである。

[0064]初めに、CPU11は、記憶線体16に記憶されている要求対応処理プログラムを読み出してRA M13に格納すると共に、要求対応処理プログラムに従って要求対応処理を開始する。そして、登録者用クライアント30又は採用者用クライアント40から、遺信装置17を介して信号を受信すると、CPU11は、まず、その信号がレコード要求信号かどうかを判定する

(ステップS101)。レコード要求信号を決し受情した には、CPU1は、レコード要求信号と共に受情した 商品コードや前品を等の要求するレコードに係るデータ に基づいて、センター用商品DB20内に該当するレコードを検索して、該み出す(ステップS102)。 しないが、該当するレコードがなかった場合にはCPU 11は、該当レコードがない旨の信号を、レコード要求 信号を送信した法信元クライアントに送信して要求対応 処理を終すする。

【0065】センター用部品DB2 O内から核当するレコードを設み出した後、CPU11は、通信装置17を介して、当該レコード要求信号を送信した送信元クライアントに送信する (ステップS103)。そして、さらに画像ファイル要求信号によって要求された画像ファイルがなくなるまで (ステップS104)、要求された画像ファイルがなくなるまで (ステップS104)、要求された画像ファイル

ファイルをセンター用商品DB20内から読み出して、 当該画像ファイルを送信する(ステップS105)。そ してCPU11は、要求された画像ファイルを全て送信 後、要求対応処理を終了する。

【0068】また、ステップS101において、CPU 11は、受信した信号がレコード要求信号でなく、レコード追加信号とはレコード要が信号であった場合には、その信号と共に追加又は更新されるレコードの受信待ちとなり、当該レコードの送信が有るかとうかを判定する、ステップS106)。レコードが送信されるた場合には、CPU11はそのレコードを受信後、当該レコードがセンター用商品DB20に既に配信されているかずかを判定して、当該レコードがセンター用商品DB20に既に配信されているがする判定して、当該レコードがセンター用商品DB20に既に配信されていなけ、れば新規レコードとして追加登録する(ステップS107)。

【0067】そして、次に、CPU11は、レコードデータドリンクされた間像ファイルの受情ト告となり (ステップ5108)、 1 間後ファイルを受信した場合には、受信した画像ファイルをセンター用商品DB20の所定 の画像フォルがに保存する (ステップ5109)。そして、CPU11は、要求対応処理を終了する。なお、図示しないが、送信されるデータとして画像ファイルが送信されず、レコードだけの場合もあり、その場合には、CPU11は、送信されたレコードをセンター用商品DB20に基礎して、要求対応処理を終了する。

【0068】また、ステップS106において、CPU 11は、レコードを受信しなかった場合には、その他の 受信信号に基づいて予め設定された所定の処理を実行し て (ステップS110)、要求対応処理を終了する。 【0069】以上のように、本第1の実施の形態におけ るネットワークコンピュータシステム1は、センター用 商品DB20が、商品データベース及び面像ファイルの マスタを格納しており、登録者用クライアント30によ って商品データベース及び画像ファイルが追加・更新さ れ、利用者用クライアント40によって商品データベー ス及び画像ファイルが読み出されて利用されるシステム である。そして、商品データベースの各レコードは、そ れぞれの商品に対応しており、また、対応する商品の正 面図や側面図等の画像ファイルとそれぞれリンクされ、 各画像ファイルの更新日時を記憶している。このため、 各クライアントによる商品データベースの追加・更新・ 読み出し時には、必要な場合にのみ画像ファイルがダウ ンロード又はアップロードされる。

[0070] したがって、修正したい画像ファイルのみをダウンロードするよう要求することができる体、レコードに記録とれた画像ファイル名に基づいて、既に記憶済みの画像ファイルの更新日時から、ダウンロードする必要があるかどうかを判断することができ、大字量

の画像ファイルを不必要にダウンロードすることがなく なるため、データ転送に係る時間を短縮することができ マ

【0071】また、アップロードに関しても同様に、修 正した画像ファイルのみをアップロードするため、不必 要な大容量の画像ファイルをアップロードすることがな

く、データ転送に係る時間を知銘することができる。 【0072】なお、本第1の実施の形態の発明は、上記 実施の形態の外容に限定されるものではなく、未来明の 趣旨を急起しない範囲で適宜変更可能であり、例えば、 画像データは静止画像や動画像であっても良く、また、 配像データ他に音声データをとしても良い。また画像 データとして正面図や側面図としたが、該当商品のラベ ルの絵解像や、外系等を記述したCAD (Computer-Aid ed Dastan) データであっても良い。

【0073】また、登録者用クライアント30と利用者 用クライアント40は異なるクライアントコンピュータ として説明したが、同一のクライアントコンピュータと して、必要に応じて何れかの処理を行う形態としても良

【0074】(第2の実施の形態) 次に、第2の実施の 形態におけるネットワークコンピュータシステムについ て説明する。

[0075] 本第2の実施の形態におけるネットワーク コンピュータシステムの機器構成、及び各機器の要部構 成は、第1の実施の形態のネットワークコンピュータシ ステム1の要部構改と同様のものであるため、その図示 と既明を省略するとともに、第1の実施の形態の要部と との相違点は、センター用商品 DB 20 に格納される商 品データベースの構成等と、利用者用クライアント40 のCPU41が実行するレコーゲ東決地想(図11参 照)と、サーバ10のCPU11が実行する要求対応処 理(図12参照)であるため、これらの相違点を中心に 詳細に設明する。

【0076】まず構成を説明する。図9を参照して、センター用商品DB20に格納される商品データペスカショード構成と配偶学一タの構成とを説明する。図9は、商品データペースのレーード構成と、そのレコードにリンクされた両像データの構成との一例を示す図であま

【0077】図のにおいて、商品データペースのレコードは、各商品毎を施別するキーコードとなる商品コードや、各商品の商品を、その商品の価格(不図示)、仕様(不図示)等から構成される文字情報と、その商品の正面図や側面図等の画像ファイル名を記憶する画像アータイルをは、レコードにリンクされている複数画像ファイルから構成されており、各画像ファイルにはタイムスタンプとして更新日時が記録されている。また、画像ファイルは、リンク

されているレコードの異同に関わらず、センター用商品 DB2の画像フェルゲ内に、それぞれのレコードにリ ングされているその画像ファイルが一括して格力 ており、商品データベースの各レコードの各画像ファイ ル名は、この画像フォルゲ内の特定の画像ファイルを示 している。

【0078】次に、図10を参照してセンター用商品DB20に格納されるダウンロード管理テーブルの構成を説明する。図10は、センター用商品DB20内に格納され、サーバ10により管理されるダウンロード管理テーブルの構成を示す図である。

[0079] 図10において、ダウンロード管理デーブルは、サーバ10がダウンロードしたレコードを、時系列側肌に配験した配除デーブルであり、ダウンロードしたクライアントを示すウライアント名と、ダウンロードしたレコード名を示すダウンロードレニード名と、そのダウンロードした目時と、から構成される。

[0080]また、ダウンロード管理デーブルは、後述 するサーバ10のCPU11が実行する要求対応処理 (図12参照)において参照及び更新される。 辞解には 後述するが、クライアントからレコードのダウンロード 要求があった時に、CPU11が、このダウンロードで 理デーブルを参照して、強去に関ークライアントへ同一 レコードのダウンロードを行ったか、その日時はいつか を認少出すと共に、そのレコードにリンクされ、センタ 一川筋造DB20に格納されている関係フィイルから、 画像ファイルの更新日時を読み出して、当該レコードに リンクされた画像ファイルをダウンロードする必要があ るかぶたかを期間する。

【0081】次に、利用者用クライアント40が実行す るレコード処理(図11参照)と、サーバ10が実行す る要求対応処理(図12参照)の動作を説明する。ま ず、図11を参照して、利用者用クライアント40のC PU41が実行するレコード処理の動作を説明する。図 11は、利用者用クライアント40のCPU41が実行 するレコード要求処理を示すフローチャートである。 【0082】初めに、CPU41は、記憶媒体46に記 憶されているレコード要求処理プログラムを読み出して RAM43に格納すると共に、レコード要求処理プログ ラムに従ってレコード要求処理を開始する。そして、ま ず、ユーザが要求するレコードとして、商品コードや商 品名等を入力装置42に入力すると、CPU41は、レ コード要求信号と、入力された要求レコードに係るデー タとを通信装置47を介してサーバ10に送信して、当 該レコードのダウンロードを要求する (ステップS70

【0083】そして、サーバ10から当該レコードをダ ウンロードした後 (ステップS702)、続けて、画像 ファイルが送信される旨を示す画像ファイル送信信号を 受信すると (ステップS703)、CPU41は、画像 ファイルを通信装置47を介してダウンロードする(ステップ8704)。そして、CPU41は、ダウンロードしたレコードと、画像ファイルとをローカル用商品D850に格納した後にレコード要求処理を終了する。

【0084】また、レコードのダウンロード後、画像ファイル送信信号を受信しなかった場合には、CPU41は、ダウンロードしたレコードをローカル用商品DB50に格納してレコード要求処理を終了する。

【0085】なお、ダウンロードした画像ファイルは、 ダウンロード要求を行ったレコードにリンクされている 画像ファイルであり、画像ファイルをダウンロードする 必要があるか否かは、次に説明する要求対応処理(図1 2参照)により、サーバ10が判断する。

【0086】次に、要求対応処理の動作を説明する。図 12は、サーバ10のCPU11が実行する要求対応処 理を示すフローチャートである。

【0087】初めに、CPU11は、配盤線体16に記 他されている要求が応処理プログラムを認み出してRA M13に格的すると共に、要求対応処理プログラムに従って要求が応処理を開始する。そして、利用者用ラライ アント40から、通信装置17を介してレコード要求信 号を受信すると、CPU11は、レコード要求信号と共 に受信した前品コードや前品各等の要求するレコードに (必ず一ケルニカンで、センター用路出りB20時に 当するレコードを検索して、読み出す(ステップS80 1)。 図示しないが、該当するレコードがなかった場合 にはCPU11は、該当レコードがなかった場合 にはCPU11は、該当レコードがなからた場合 にはCPU11は、該当レコードがない自の信号を、レ コード要求信号を送信した遺信元クライアントに送信して要求が応処理を終すする。

【0088】センター用商品DB20内から該当するレコードを読み出した後、CPU11は、通信装置17を かして、当該レコード要求信号を送信した送信元クライ アンドに送信する (ステップS802)。そして、CP U11は、センター用商品DB20内に統約されでクレロード管理テーブルを読み出して、ダウンロードした クライアンをと、レコードをと、日時とを書き込み、ダウンロード管理テーブルを変あれる。

【0089】さらに、CPU11は、グウンロード管地 デーブルから、ダウンロードに入りタイパントに対し て、過去に同一レコードをダウンロードした記録がある かどうかを判別する(ステップS803)。送信したこ とがあると判別と接着(ステップS803)に、 PU11は、センター用商品DB20回筒ペフォルグ内 に格許され、クライアントから要求されたレコードにリ ングされている全ての画像ファイルの更新日時をそれぞ れ認み出して、当該更新日時と、過去にダウンロードし た日時とを比較する(ステップS805)に

【0090】当該画像ファイルそれぞれの更新日時が、 全て、ダウンロードした日時より新しい場合には(ステップS806)、CPU11は、過去にダウンロードし た画像ファイルは、全て最新のものであると判断して、 画像ファイルをダウンロードせず、要求対応処理を終了 する。

[0091]また、当該順像ファイルの内、グウンロードした日時より新しくないもの、即ち古いものがあった 場合には、順後ファイル迄信信号と併せて、その画像ファイルを当該クライアントにグウンロードする (ステップS807)。そしてダウンロード後に、要求対応処理を終すする。

[0092]また、ステッグ8804において、CPU
11は、ダウンロード管理テーブルに同一クライアント
に同一レコードをダウンロードした記録がないと判別した場合には、当該レコードにリンクされた全ての順像ファイルを、センター用商品 DB 20 回転フォルグから 該み出して、画像ファイル整信信号と併せて、その画像 ファイルを当該クライアントにダウンロードする(ステップ 8807)。モして、ダウンロード後に、要求対応 処理を終すする。

【0093】以上のように、本第2の実施の形態におけるネキトワークコンピュータシステム1は、サーバ10が、いつ、どのレコードを、どのクライアントにダウンロードしたかを思熱したダウンロード電子一ブルをセンター用商品DB2の内に移って、管理している。また、サーバ10は、クライアントからダウンロード電源へのったレコードに対して、このグウンロード電源でフィルの更新日時とを参照することにより、当該クライアントに過去にダウンロードに可能フィブルは最新のものか時別して、必要な場合にのみ面像ファイルをダウンロードド

【0094】したがって、従来、容量の大きい画像ファイルをダウンロードする際には、多大な通信時間がかか、クライアントとでの作業の中断が余儀なくされていたが、不必要な画像ファイルがダウンロードされなくなるため、通信時間が減少し、クライアント上での作業を日滑に行うことのできるネットワークシステム1を提供することができる。

【0095】また、クライアントは、レコードのダウンロードを要求する際に、ローカル用商店DB6の内に 対談レコードにソクされた関係フィイルが低い高いであります。 対談レコードにソクされた関係フィイルが低く新でしなかどうか、を判断する必要がなくなる。即ち、それもの判断 は一括レサーベ1のが行うため、クライアンドには朱 作分岐の多い、複雑な処理を行う必要がなく、単純なレ コードの要求と、データの必要信を行うだけで良い。 ため、クライアント側での処理時間が緩化されると 共に、クライアントのでの処理時間が緩化されると 共に、クライアントのでの処理時間が緩化されると 共に、クライアント側での処理時間が緩化されると 大に、クライアントのつかでが、コンピュータが必要とされないため、クライアントの分 数が多くなるほど、ネットワークコンピュータシステム [0096] なお、ダウンロード管理テーブルに、ダウ ンロードしたレコードにリンクされた画像ファイルの更 努日時を、ダウンロード体に更に記憶することとしても 良い。その場合には、サーバ10が実行する要求対応処 理における画像ファイルの更新日時の比較の際に、より 正確に更新日時を比較することができる。

[0097]また、ダウンロード管理デーブルに、ダウ ンロードしたレコード自体を記憶することとしても良 い。この場合には、リンクの設定が変更され、リンクさ れた面像ファイルの数が変動する場合等にも、記憶した レコード自体に面像ファイル名が記録されているため、 以前ダウンロードした膝の画像ファイルを正確に判別す ることができる。

#### [0098]

【発明の効果】 請求項 1 及び請求項 8 記職の発明によれ ば、サーバ装置内に格納されたデータベースの所望レコ ードをグウンロードする際に、当該レコードにリンクさ れたサーバ装置内のデータと同一のデータを、既に配慮 済みであるかどうかを判別することができるため、不必 要な同一データのグウンロードを行わず、データ転送に 係る時間を短縮することのできる、実用性の高いデータ 端末接尾、及びデータ転送に係る制御プログラムを格納 した配催拡集を乗車することが確でわる。

【0099】請求項2記載の発明によれば、請求項1記 載の発明の効果に加えて、データが大容量なために、同 一データのダウンロードを行わない場合にはより一層の データ記述時間の短縮を実現することができる。

[010] 請求項 3記載の長期によれば、請求項1記 載の発明の効果に加えて、サーバ装置内のデータのデー タファイルと、同一のデータファイル名のデータファイ ルを記憶済みの場合には、 阿データファイルの更新日時 を比較して、ダウンロードするか否かを判別することが できるため、記憶赤みのデータファイルの更新日が店 く、ダウンロードして更新する必要がある場合には自動 的にダウンロードすることのできる、実用性の高いデー タ棚実践長を実現することができる。実用性の高いデー タ棚実践長を実現することができる。

[010] 請求項 4記録の条明によれば、請求項1記 載の発明の効果に加えて、サーバ装置内に格納されたデ ータベースの所望レコードをグウンロードする限に、 該レコードにリンクされたデータが軽板であっても、そ れぞれのデータ化に、同一のデータが底に記憶かる をおどうかを判別して、ダウンロードを行うか否かを決 定するため、レコードにリンクされたデータの敷い応じ で、より素紙にデータのダウンロードを決定すること できる、実用性の高いデータ端末装置、及びデータ転送 に係る部両プログラムを格納した記憶媒体を実現すること とが可能である。

【0102】請求項5、請求項6、及び請求項9記載の 発明によれば、既に記憶済みのデータと同一のデータを サーバ装置内のデータペースからダウンロードして、デ 一々の更新を行う時に、例データの更新日時を比較する ことによって、グウンロードの必要性が判断できるた め、不必要なデータをダウンロードすることがなな り、データ転送に係る時間を削減することのできる、実 用性の高いデータ端末装置、及びデータ転送に係る制御 プログラムを締結した記憶媒体を実現することができ

**5**。

【0 10 3】 請求項6 記載の発明によれば、請求項5 記載の発明の効果に加えて、既に配慮済みのデータと同一 のデータをサーバ装置内のデータペースからダウンロードする際に、配憶済みのデータの方がむいと判断した場合には、自動的にサーバ装置内のデータペースからダウンロードして更新することができる、実用性の高いデータ機実業勝々乗車することができる、実用性の高いデータ機実業勝々乗車することができる。

【0104】請求項7及び請求項10影戦の発明によれば、データ端末返履からダウンロード要求があった場合
には、当該グランロード要求があった場合
ードを、かつて当該データ端末装置にダウンロードしたことがあったかどうか、また、その時のダウンロードした。
と当なりコードにリンクされたデータの更新自時とではどちらが新しく、どちらが古いか、を判別及び比較するため、データ端末とほグウンロード済みの同・データをダウンロードさことがな、データ転送に係る時間を短縮することのできる、実用性の高いサーバ装置、及びデータ転送に係る制御プログラムを格納した記憶媒体を実現することが可能である。

[0105]また、ダウンロードをするか否かの判断は一括してサーベ酸型付うたか、データ構ま装置は、条件分岐の多い複雑な処理を行う必要がなくなり、半純なグウンロードの要求と、データの送受権を行うだけで良い。このため、データ端末装置では、処理能力の系いコンピュータが必要とされないため、データ端末装置の台数が多くなるほど、サーベ環座とデータ端末装置とをむシステム全体のコストを低くすることができる。「同節の衛星が原門」

【図1】第1の実施の形態における、ネットワークコン ピュータシステム1の全体構成を示す図。

【図2】第1の実施の形態における、サーバ10と、センター用商品DB20との要称構成を示すプロック図。 【図3】第1の実施の形態における、商品データベース のレコードの構成と、そのレコードにリンクされた画像 データの構成との一例を示す図。

【図4】第1の実施の形態における、登録者用クライアント30の要部構成を示すプロック図。

【図5】第1の実施の形態における、利用者用クライア ント40と、ローカル用商品DB50との要部構成を示 すプロック図。

【図6】第1の実施の形態における、登録者用クライアント30のCPU31が実行するレコード登録処理を示

すフローチャート。

【図7】第1の実施の形態における、利用者用クライアント40のCPU41が実行するレコード要求処理を示すフローチャート。

【図8】第1の実施の形態における、サーバ10のCP U11が実行する要求対応処理を示すフローチャート。 【図9】第2の実施の形態における、商品データベース

のレコード構成と、そのレコードにリンクされた画像デ ータの構成との一例を示す図。

【図10】第2の実施の形態における、センター用商品 DB20内に格納され、サーバ10により管理されるダ ウンロード管理テーブルの構成を示す図。

【図11】第2の実施の形態における、利用者用クライ アント40のCPU41が実行するレコード要求処理を 示すフローチャート。

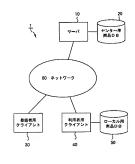
【図12】第2の実施の形態における、サーバ10のCPU11が実行する要求対応処理を示すフローチャー

### 【符号の説明】

- 1 ネットワークコンピュータシステム
- 10 サーバ
- 11 CPU
- 12 入力装置
- 13 RAM 14 表示装置
- 14 表示表面 15 記憶装置
- 15 記憶装置 16 記憶媒体
- 17 通信装置
- 17 期16表 18 バス
- 20 センター用商品DB
- 21 外部記憶装置
- 22 外部記憶媒体
- 30 登録者用クライアント
- 40 利用者用クライアント
- 50 ローカル用商品DB
- 60 ネットワーク

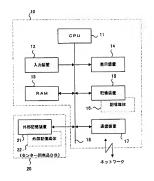
[図1]

[図2]

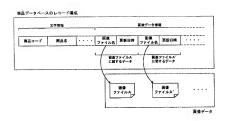


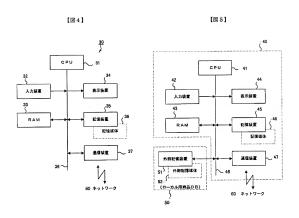
【図10】

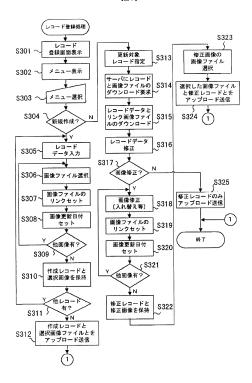


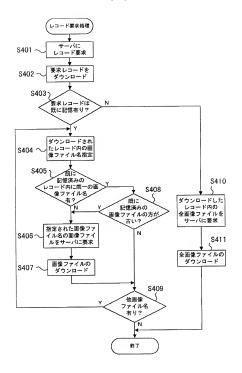


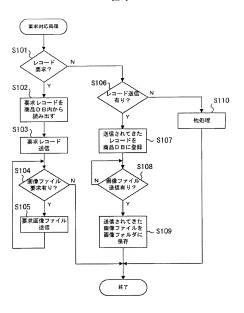
[図3]



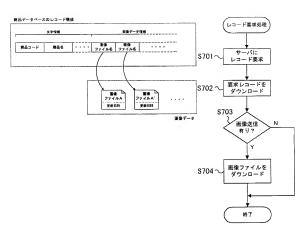


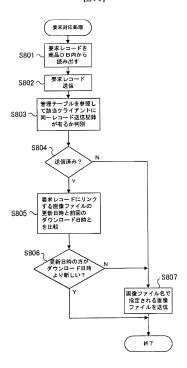






[図9]





Searching PAJ Page 1 of 2

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 2000-112810 (43) Date of publication of application: 21.04.2000

G06F 12/00 (51)Int.Cl.

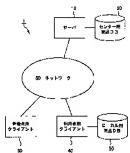
(21)Application number: 10-284238 (71)Applicant: CASIO COMPUT CO LTD (22)Date of filing: 06.10.1998 (72)Inventor: KAWADA KAZUMASA

# (54) DATA TERMINAL EQUIPMENT, SERVER DEVICE, AND STORAGE MEDIUM

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To shorten the time for data transfer without transferring the same data as data stored in a transferred destination at the time of transferring data between a server and a terminal equipment.

SOLUTION: In a network computer system 1, a center commodity data base(DB) 20 stores commodity DBs and image file masters, a commodity DB and an image file are added/updated by a registrant client 30, each commodity data base and each image file are read out and utilized by a user client 40. Respective records in each commodity DB correspond to respective commodities and is linked with image files for the front view, side views, etc., of corresponding commodities and store the updated dates of respective image files. In the case of adding/updating/reading out a commodity DB by each client, a corresponding image file is downloaded or up-loaded only when necessary.



# LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

Date of requesting appeal against examiner's

Searching PAJ Page 2 of 2

decision of rejection] [Date of extinction of right]